Requested document:

JP8191451 click here to view the pdf document

MOVING PICTURE TRANSMITTER

Patent Number:

JP8191451

Publication date:

1996-07-23

Inventor(s):

ENOKIDA MIYUKI

Applicant(s):

CANON INC

Requested Patent:

JP8191451

Application Number: JP19950002242 19950110

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04N7/32; H04N11/04

EC Classification:

Equivalents:

Abstract

PURPOSE: To allow a receiver side to display a received image in real time by deciding image data to be sent in moving picture information depending on the operating state of a transmission line. CONSTITUTION: A network controller 24 gives a transmission request to send coded data to a network 10. Then a transmitter 20 checks which picture type of I, P, B the coded data to be sent now have. In the case of I or P picture, its coded data are outputted. In the case of B picture, whether or not transmission requests are in collision on the network 10, and when the requests are not in collision, the coded data of the picture are outputted to the network 10 as they are. When in collision, the transmission of the coded data of the picture B to be sent is stopped, the picture data are subjected to detection processing and succeeding transmission data are detected. In this case, computers 12, 14, 16 start using the network 10 and when the network 10 is in congestion, the transmission requests are in collision.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-191451

(43)公開日 平成8年(1996)7月23日

FΙ (51) Int.Cl.6 識別記号 庁内整理番号 技術表示箇所 H 0 4 N 7/32 A 9185-5C 11/04 H 0 4 N 7/ 137 Z 審査請求 未請求 請求項の数7 OL (全 9 頁)

(21)出願番号 特願平7-2242 (71)出願人 000001007

平成7年(1995)1月10日

キヤノン株式会社

東京都大田区下丸子3丁目30番2号

(72)発明者 榎田 幸

東京都大田区下丸子3丁目30番2号キヤノ

ン株式会社内

(74)代理人 弁理士 田中 常雄

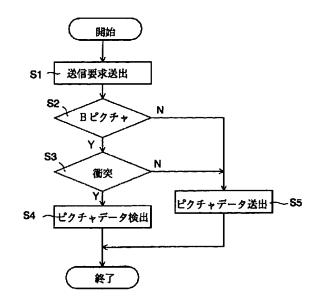
(54) 【発明の名称】 動画像送信装置

(57)【要約】

(22)出願日

【目的】 受信側で動画像をリアルタイム表示できるよ うに、動画像を送信する。

【構成】 ネットワークに符号化データを送信するため の送信要求を出し (S1)、これから送出しようとして いる符号化データがどのピクチャ・タイプ(I/P/ B) かを調べる(S2)。Bピクチャでない場合(S 2)、その符号化データを出力する(S5)。Bピクチ ャであれば(S2)、ステップS1で送出した送信要求 がネットワーク10上で衝突したかどうかを調べ(S 3)、衝突していなければ、そのピクチャの符号化デー タをそのままネットワーク10に出力する(S5)。衝 突したならば(S3)、送信しようとしたBピクチャの 符号化データの送信を取り止め、符号化データ中から次 のピクチャ・データを検出する(S4)。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 連続的な画面データで構成される動画像情報を圧縮符号化して伝送路に送信する動画像送信装置であって、当該伝送路の使用状況を判断する使用状況判断手段と、当該伝送路の使用状況により、当該動画像情報の送信すべき画面データを決定する送信画面決定手段とを具備することを特徴とする動画像送信装置。

【請求項2】 上記送信画面決定手段が、上記動画像情報の符号化画面データの内、特定形式の符号化画面データから送信すべき画面データを選択する請求項1に記載 10の動画像送信装置。

【請求項3】 動画像符号化方式がMPEG方式である 請求項1又は2に記載の動画像送信装置。

【請求項4】 既に符号化されている符号化データを送信する場合には、送信する画面の符号化データを選択的に送信する請求項1に記載の動画像送信装置。

【請求項5】 符号化しながら符号化データを送信する場合には、送信する画面の符号化データを選択的に送信したり、符号化する入力の画面データを選択的に切り替える請求項1に記載の動画像送信装置。

【請求項6】 連続的な画面データで構成される動画像情報を圧縮符号化して伝送路に送信する動画像送信装置であって、使用できる伝送容量が小さい場合に、受信側で復号する際に参照画面とならない符号化画面データを送信しないことを特徴とする動画像送信装置。

【請求項7】 連続的な画面データで構成される動画像情報を適宜に画面間符号化して伝送路に送信する動画像送信装置であって、使用できる伝送容量が小さい場合に、直前に送信できた画面データを参照画面として、送信すべき画面データを画面間符号化して送信することを 30 特徴とする動画像送信装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、動画像情報を圧縮符号化、例えば、MPEG方式で圧縮符号化して伝送路に送信する動画像送信装置に関し、より具体的には、当該伝送路の込み具合に関わらず動画像を受信側でリアルタイムに表示できるように動画像情報を送信する動画像送信装置に関する。

[0002]

【従来の技術】動画像の蓄積用符号化方式としてMPE G方式(MPEG1又はMPEG2)がある。MPEG 方式は、まず時間軸方向の冗長度を低減すべく、動き補償を行なった上でフレーム間の差分を取り、その後、空間軸方向の冗長度を低減すべく離散コサイン変換(DC T)と可変長符号化を併用する。動き補償フレーム間符号化するフレームには、予測方向によりPピクチャ(前方予測画像)と、Bピクチャ(両方向予測画像)の2種類がある。フレーム内符号化するフレームはIピクチャと呼ばれる。従って、MPEG方式では、Pピクチャ、

Bピクチャ及びIピクチャの3種類の画面がある。

【0003】例えば、最初のフレームをIピクチャ、フレーム#2、#3をBピクチャ、フレーム#4をPピクチャとし、以後、2つのBピクチャ及び1つのPピクチャを繰り返す。そして、フレーム#16では、Pピクチャの代わりにIピクチャとし、以後、15フレームを1周期に、Iピクチャ、Pピクチャ及びBピクチャを同じ配置で繰り返す。即ち、

フレーム#1:Iピクチャ フレーム#2:Bピクチャ フレーム#3:Bピクチャ フレーム#4:Pピクチャ フレーム#5:Bピクチャ フレーム#6:Bピクチャ フレーム#7:Pピクチャ フレーム#8:Bピクチャ フレーム#9:Bピクチャ フレーム#10:Pピクチャ フレーム#11:Bピクチャ フレーム#11:Bピクチャ

フレーム#13:Pピクチャ フレーム#14:Bピクチャ フレーム#15:Bピクチャ フレーム#16:Iピクチャ

とする。

【0004】従来のMPEG1符号化装置では、1周期のフレーム数が異なったり、PピクチャとBピクチャの頻度及び配分が異なることはあっても、基本的に、Iピクチャ、Pピクチャ及びBピクチャの配分及び周期が決まると、以後、その配分がその周期で繰り返されるようになっている。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】このように、従来のMPEG1符号化装置は、与えられた周期内でのIピクチャ、Pピクチャ及びBピクチャの配分が一定であるので、例えば、ネットワークを介して符号化データを伝送する場合に、次のような不都合が生じる。即ち、使用するネットワークが空いていて、受信側でリアルタイムにデコード及び表示できる伝送容量を確保できる場合にはできる場合には問題無いが、ネットワークが混んできて充分な伝送容量を確保できないと、それがポトルネックになって、送信側が、符号化データをリアルタイムに送信できなくなり、結果として、受信側の表示のフレーム・レートが下がってしまう。具体的には、30フレーム/秒の動画像が、例えば10フレーム/秒程度になってしまう。

【0006】これを解決するには、ネットワークを介してMPEG1符号化データを送信する場合には、送信しながら直接表示する方式(オンライン方式)ではなく、一旦、符号化データを受信側に全て送り、その後、受信50 側で再生する方法(オフライン方式)を採用すればよ

い。しかし、この方式は、受信側に、今回再生したい動 画像データの符号化データを全て記憶する大容量の補助 記憶装置を用意しなければならず、符号化データがその 記憶容量を超える場合には、超えた部分以降を表示でき なくなるという問題点がある。

【0007】本発明は、受信側に動画像情報を記憶する 大容量記憶手段を必要としない動画像送信装置を提示す ることを目的とする。

【0008】本発明はまた、受信側が受信画像をリアル タイムに表示できるようにした動画像送信装置を提示す 10 ることを目的とする。

[0009]

【課題を解決するための手段】本発明に係る動画像送信 装置は、連続的な画面データで構成される動画像情報を 圧縮符号化して伝送路に送信する動画像送信装置であっ て、当該伝送路の使用状況を判断する使用状況判断手段 と、当該伝送路の使用状況により、当該動画像情報の送 信すべき画面データを決定する送信画面決定手段とを具 備することを特徴とする。

【0010】即ち、本発明では、使用できる伝送容量が 20 小さい場合に、受信側で復号する際に参照画面とならな い符号化画面データを送信しない。または、直前に送信 できた画面データを参照画面として、送信すべき画面デ ータを画面間符号化して送信する。

[0011]

【作用】上記手段により、受信側では、受信した符号化 データを支障無く復号して表示できる。各画面、例えば フレームの画質が維持されているので、表示画像も、多 少の駒落ちが目立つだけである。

[0012]

【実施例】以下、図面を参照して、本発明の実施例を詳 細に説明する。

【0013】図1は、本発明の第1実施例のシステム概 略図を示す。イーサネット(米国、ゼロックス・コーポ レーションの商標)を使用したローカル・エリア・ネッ トワーク(LAN)10に、複数のコンピュータ12, 14.16、MPEG1デコーダを有する動画像表示装 置18、及び動画像送信装置20が接続する。動画像送 信装置20には、CD-ROM駆動装置が接続し、そこ に挿入されたCD-ROM22に、MPEG1方式で符 40 号化された符号化データが記憶されているとする。動画 像送信装置20は特に、ネットワーク10に符号化デー タを送出する時にネットワーク10の込み具合を検出し たり、実際にデータを送出するネットワーク制御装置2 4及び、ネットワーク10の込み具合により、CD-R OM22から読み出した符号化データを再符号化する符 号変換装置26を具備する。

【0014】CD-ROM22には、先に説明した順序 で、Iピクチャ、Pピクチャ及びBピクチャが循環的に 配置されたMPEG1符号化データがプレスされてお *50* 力する(S5)。衝突したならば(S3)、送信しよう

り、動画像送信装置20は、その符号化データをネット ワーク10を介して動画像表示装置18に転送するもの とする。説明を簡単にするため、ネットワーク10は、 10Mbpsの転送能力を具備し、MPEG1符号化デ ータの符号化レートは1.5Mbpsであるとする。ネ ットワーク10を他のユーザが誰も使っていない場合に は、全ての符号化データをリアルタイムに送信できるこ とになる。

【0015】MPEG1符号化データでは、Bピクチャ で符号化されたフレームは他のフレームをデコードする ための参照フレームにはならないので、受信側でたとえ 途中のBピクチャの符号化データをデコードしなくて も、それ以降のフレームをデコードするのに何の影響も 与えない。

【0016】図1に示す実施例の詳細な動作を説明す る。ここでは、フレーム#1からフレーム#10までの 符号化データを動画像表示装置18に送信するまでは、 ネットワーク10に充分な空きがあったが、フレーム# 11以降に、伝送容量に余裕が無くなった状況を考え る。図2は、そのような状況での本実施例の動作例を示 す。図2 (1) は、CD-ROM22に記憶されるMP EG1符号化データのピクチャ別分布を示し、同(2) は実際に送信されるデータを示す。図2では、フレーム #1からフレーム#10までの符号化データは全て動画 像表示装置18に送られ、デコード及び表示される。フ レーム#11(Bピクチャ)の符号化データを送出しよ うとした段階で、例えば、通常のコンピュータ12,1 4, 16がネットワーク10を介した通信を開始し、ネ ットワーク10が込み始めたとする。

30 【0017】図3は、ネットワーク制御装置24の動作 フローチャートを示す。イーサーネットのプロトコルを 簡単に説明すると、データを送出したい端末から送出要 求を出す。その時点で、別の端末が伝送路を使用中の場 合には衝突が起こり、その要求は受け入れられずにキャ ンセルされる。衝突が起きない場合には、送出側の端末 がその伝送路を使ってデータを転送し、転送終了後にそ の伝送路を解放する。

【0018】ネットワーク制御装置24は、まず、これ からネットワーク10に符号化データを送信するための 送信要求を出す(S1)。次に、送信装置20がこれか ら送出しようとしている符号化データがどのピクチャ・ タイプ(I/P/B)かを調べる(S2)。

【0019】Bピクチャでない場合(S2)、即ち、I ピクチャ又はPピクチャである場合には、その符号化デ ータを出力する(S5)。

【0020】Bピクチャであれば(S2)、ステップS 1で送出した送信要求がネットワーク10上で衝突した かどうかを調べ(S3)、衝突していなければ、そのビ クチャの符号化データをそのままネットワーク10に出

としたBピクチャの符号化データの送信を取り止め、符 号化データ中から次のピクチャのデータを検出するピク チャ・データ検出処理を行なう(S4)。

【0021】ピクチャ・データ検出処理の詳細なフロー チャートを図4に示す。MPEG1方式では、各フレー ムの符号化データのピクチャ・データの先頭には必ず3 2ピットのpicture_start_codeが挿 入されている。このpicture_start_co deは、符号化データ中でユニークになるように規定さ れているので、このコードを見つけるのは容易である。 図4に示すように、符号化データを32ビット毎、順に 読み出し(S11)、読み出した32ビットがpict ure_start_codeか否かを判断すればよい (S12)。picture_start_codeが 検出されるまで、32ビット単位の読み出しを続ける。

【0022】先に説明したように、他のコンピュータ1 2. 14又は16がネットワーク10を使い始め、ネッ トワーク10が込んでくると、送信要求が衝突するよう になる。それが、フレーム#11 (Bのピクチャ) の符 号化データを送信しようとした時であると、図3のS 2, S3の条件が満たされ、本実施例では、フレーム# 11の符号化データが送信されず、ピクチャ・データ検 出処理(S4)により次のフレーム#12(Bピクチ ャ)の先頭が探索される。

【0023】フレーム#12(Bピクチャ)の符号化デ ータを送信しようとする時点で、例えば、タイミング良 く送信要求が衝突しないと(S3)、フレーム#12の 符号化データを送信できるが(S5)、送信要求が衝突 すると、フレーム#12の符号化データもフレーム#1 1と同様に送信されず、次のフレーム#13の先頭が探 30 索される(S4)。図2に示す例では、フレーム#12 の符号化データの送信に成功している。

【0024】フレーム#13はPピクチャなので、その 符号化データは必ず、送信される(S2、S5)。

【0025】このようにして、送信装置20は、ネット ワーク10の込み具合に応じて適宜に、動画像表示装置 18でのデコード動作で参照フレームとならないBピク チャを間引きながら、図2(2)に示す符号化データを 動画像表示装置18にネットワーク10を介して送信す る。

【0026】このような途中のBピクチャの符号化デー タが抜けているようなMPEG1の符号化データ列を受 け取った動画像表示装置18は、次のような簡単な処理 で対応できる。即ち、送られてきた符号化データをデコ ードし、次の符号化データを受信した段階で、表示の順 番を指示する符号化データ中の temporal_re ferenceの値に従って表示を行ない、次の符号化 データを受信するまでそのフレームの表示を持続する。

【0027】ネットワーク10の使用状況を判断する処

単位時間あたり何回の衝突が発生したかで判断してもよ く、様々なパリエーションがありうることは明らかであ

【0028】また、上記実施例では、ネットワーク10 が込んでいる場合にBピクチャの符号化データのみを送 信しないようにしたが、Pピクチャの符号化データも送 信しないようにしてもよい。この場合、次の I ピクチャ が来るまでの全てのピクチャ(PピクチャとBピクチ ャ)を送信しないようにすればよい。

【0029】上記実施例では、既にMPEG1符号化さ れてCD-ROM22に記録されている符号化データを 送信する場合で、ネットワーク10の使用状況に応じ て、込んでいる場合に、特定ピクチャの符号化データの 送信をスキップするとしたが、その代わりに、疑似コー ドを送信するようにしてもよい。図5はその処理フロー チャートを示す。

【0030】ネットワーク10に対して送信要求を出し (S21)、これから送信しようとしているフレームが I ピクチャであれば(S 2 2)であれば、その符号化デ ータを送信する(S 2 5)。 I ピクチャでない場合、即 ち、Pピクチャ又はBピクチャである場合(S22)、 S21で送出した送信要求が衝突したか否かを調べ(S 23)。衝突していなければ(S23)、そのフレーム の符号化データを送信し(S25)、衝突していれば (S23)、実際の符号データの代わりに、図6に示す 構造の疑似コードを送信する。

【0031】図6に示した疑似コードは、352画素× 288画素の動画像であって、前のフレームとの動きべ クトルが0、差分値が0であることを示すコードであ る。このコードをデコードすると、前のフレームと全く 同じフレームのデータが画像データとして復元される。 またこのコードは、図6で示す"値"の欄で"x"で示 す部分、即ちtemporal_reference及 びvbv delayの値のみを今回のフレーム用に変 更するだけで、他の部分の値は一定であり、画像サイズ に関して、macroblock_escapeの数及 Umacroblock_address_incre mentの値が変わるだけで同一シーケンス内では固定 であるので、この疑似コードは簡単に作成できる。さら に、このコードは、Pピクチャ及びBピクチャで共通し て使用できる。

【0032】図5に示すフローチャートにより、実際に 符号化データを送信する時の動作を説明する。図7は、 図2と同様に、CD-ROM22に記録されている符号 化データと、実際に送信する符号化データの例を示す。 フレーム#10の符号化データを送信しようとした時 に、ネットワーク10が込み始めたとする。

【0033】先ず、フレーム#10 (Pピクチャ) の符 号化データを送信するために送信要求をネットワーク 1 理フローは、上記説明例に限定されない。例えば、ある 50 0に送出する(S 2 1)。 P ピクチャであるので(S 2

7

2)、S21で送出した送信要求が衝突したかどうかを 調べる(S23)。衝突したとすると(S23)、今回 の符号化データに代わり、疑似コードを送信する(S2 4)。この疑似コード送信処理(S24)では、現在の フレームがPピクチャであるので、次のIピクチャの直 前フレームまで、即ちフレーム#11(Bピクチャ)、 フレーム#12(Bピクチャ)、フレーム#13(Pピクチャ)、フレーム#14(Bピクチャ)及びフレーム #15(Bピクチャ)について全て疑似コードを送信する。

【0034】フレーム#16は、Iピクチャであるので、必ず送信される。

【0035】次のフレーム#17(Bピクチャ)を送信する時も衝突が起こったとすると、このフレームの符号化データを疑似コードに置き換えて送信する。Bピクチャであるので、疑似コードの置き換えは、このフレームだけでよい。

【0036】同様にフレーム#18(Bピクチャ)、フレーム#21(Bピクチャ)、フレーム#23(Bピクチャ)及びフレーム#24(Bピクチャ)でも衝突が起 20 こったとすると、図7(2)に示すように、符号化データが送信される。図7(2)で"xx"で示している部分が、疑似コードで置き換えた部分である。

【0037】この符号化データを受け取った受信側の動画表示装置では、送られてきた符号化データが完全なMPEG1符号化データになっているので、符号化データを順次デコードし、表示すればよい。即ち、何も特別な処理を行なう必要がない。

【0038】符号化データの代わりに送信する疑似データは、図6に示すように256ビットであって、元の符 30号化データに比べ大変少ないデータ量になる。従って、ある程度、ネットワークが込んでいても充分に送信可能である。この256ビットのデータすら送信できないくらいネットワークが込んでいる場合には、図3を参照して説明したように、そのフレームの符号化データを完全にスキップすればよい。最悪の場合、Iピクチャの符号データすら送れないほどネットワークが込んでいる場合には、Iピクチャの符号化データもこの疑似コードに置き換えて送信してもよい。この場合は、次のIピクチャ迄の全てのフレームの符号化データをこの疑似コードに 40置き換える必要がある。

【0039】CD一ROM等に予め符号化された動画像データが格納されており、その符号化データを送信する場合を説明したが、次に、カメラなどから取り込んでいる動画像データを符号化しながら送信する実施例を説明する。図8は、その実施例のシステム構成図を示す。

【0040】図8でも、イーサネットを使用したローカ 【0046】次のフレームル・エリア・ネットワーク(LAN)110に、複数の いので、送信できる。なおコンピュータ112、114、116、MPEG1デコ た直前のフレーム、即ちこーダを有する動画像表示装置118、及び動画像送信装 50 レームとして符号化される。

8

置120が接続する。動画像送信装置120は、動画像送信装置20と同様に、ネットワーク110に符号化データを送出する時にネットワーク110の込み具合を検出したり、実際にデータを送出するネットワーク制御装置124及び、ネットワーク110の込み具合により、外部から入力するMPEG符号化データを再符号化する符号変換装置126を具備する。128は動画像を入力するカメラ、130は、カメラ128の出力する動画像をMPEG符号化する符号化装置であり、その出力は動画像送信装置120に供給されている。

【0041】符号化装置130は、カメラ128から入力される動画像を順次MPEG符号化し、動画像送信装置120に供給しているので、動画像送信装置120はその符号化動画像データをネットワーク110を介して動画像表示装置118に逐次的に送信できる。

【0042】図8に示す実施例で、送信要求が衝突する場合の動作を説明する。なお、この実施例では、Bピクチャを使用せず、IピクチャとPピクチャのみを使用するものとする。通常であれば、最初のフレーム#1をIピクチャとするものの、2番目のフレーム#2以降はPピクチャとなる。

【0043】図9は、図8に示す実施例の動作フローチャートを示す。図10は動作説明例であり、送信要求の 衝突によりフレーム#3, #4及び#6を送信できなかったとしている。

【0044】フレーム#1, #2の符号化データの送信を無事終了し、これからフレーム#3を符号化して送信しようとしたときに、送信要求が衝突したとする。

【0045】フレーム#3の符号化データを送信するた めに送信要求をネットワーク110に送出する(S3 1)。フレーム#3がPピクチャであるので(S3 2) 、 S 3 1 で送出した送信要求が衝突したかどうかを 調べる(S33)。ここでは、衝突するとしているので (S33)、MPEG符号化装置130による再符号化 を実行する(S34)。即ち、符号化装置130は、フ レーム#3の符号化データを捨て、次のフレーム#4を 符号化する。このとき、フレーム#4をPピクチャで符 号化するので、本来、参照フレームは直前のフレーム# 3であるが、フレーム#3を送信しないことから、フレ ーム#2を参照フレームとしてフレーム#4をPピクチ ャで符号化する。図10に示す動作例では、フレーム# 4でも送信要求が衝突するので、フレーム#4の符号化 データも捨て、フレーム#5をフレーム#2を参照フレ ームとしてPピクチャで符号化する。フレーム#5の送 信要求は衝突しないので(S33)、動画像表示装置1 18に送信できる(S35)。

【0046】次のフレーム#6も、送信要求が衝突しないので、送信できる。なお、フレーム#6は、送信できた直前のフレーム、即ちここではフレーム#5を参照フレームとして符号化される

【0047】以上の処理により、図10に示す例では、

フレーム#1: 1ピクチャ フレーム#2:Pピクチャ フレーム#5:Pピクチャ フレーム#7:Pピクチャ

というように、符号化データが送信される。これらの符 号化データ列は、完全に、通常のMPEG1方式に従っ ているので、この符号化データを受け取った動画像表示 装置118は、何の特別な処理も要さずに、復号し、モ ニタに画像表示できる。

【0048】なお、本実施例では、フレーム画像を例に 説明したが、フィールド画像に置き換えても、同様に実 現できる。

[0049]

【発明の効果】以上の説明から容易に理解できるよう に、本発明によれば、ネットワークが込んでくると、送 信する各画面の画質を維持しつつ、受信側での復号表示 に支障無い画面データを送信しないようにする。これに より、受信側では、受信した動画像をリアルタイムに表 示できる。勿論、ネットワークが空いてくると、確保で 20 110:ローカル・エリア・ネットワーク (LAN) きる容量に応じて送信画面数を増すことが出来る。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の第1実施例のシステム構成プロック 図である

【図2】 符号化データと実際に送信されるデータの対 応図である。

【図3】 第1実施例のネットワーク制御装置20のフ ローチャートである。

S4の詳細なフローチャートである。 【図4】

【図5】 ネットワーク制御装置20の別のフローチャ ートである。

10

【図6】 図5のS24で使用する疑似コードの例であ る。

図5に示す動作フローの説明例である。 【図7】

【図8】 本発明の第2実施例のシステム構成プロック 図である。

【図9】 ネットワーク制御装置120のフローチャー 10 トである。

【図10】 図8及び図9の動作説明例である。 【符号の説明】

10: ローカル・エリア・ネットワーク (LAN)

12, 14, 16:コンピュータ

18:動画像表示装置

20:動画像送信装置 22:CD-ROM

24:ネットワーク制御装置

26:符号変換装置

112, 114, 116:コンピュータ

118:動画像表示装置 120:動画像送信装置

124:ネットワーク制御装置

126:符号変換装置

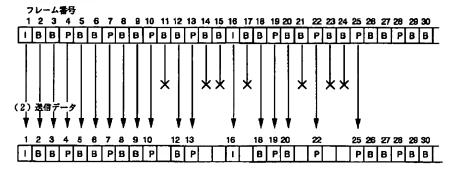
128:カメラ

130:MPEG符号化装置

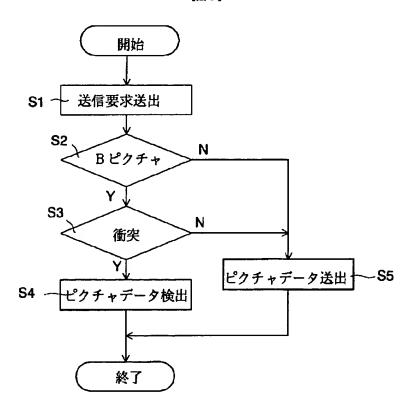
【図10】 【図1】 【図4】 ピクチャデータ検出 811十 3 2 ビット続み込み 812 picture_start_code リターン ネットワ ーク飼御 符号安换

【図2】

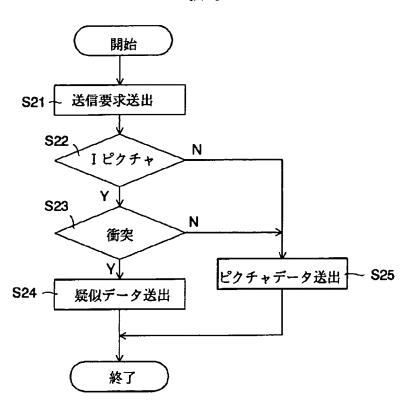




【図3】



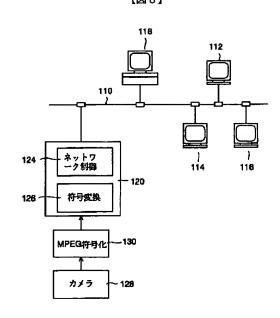
【図5】



【図6】

値(ビット)	ニーモニック	長さ (ビット)
0000 0000 0000 0000 0000 0001 0000 0000	picture_start_code	32
XXX XXXX XXX	temporal_reference	10
010	picture_codeing_type	3
XXXX XXXX XXXX XXXX	vbv_delay	16
0	full_pet_forward_code	1
001	forward_f_code	3
0000 000	stuffing	7
0000 0000 0000 0000 0000 0001 0000 0001	slice_start_code	32
0000 1	quantizer_scale	5
1	macroblock_address_increment	1
001	macroblock_type	3
0	motion_horizontal_forward_code	1
0	motion_vertical_forward_code	1
0000 0001 000(x 11)	macroblock_escape(x 11)	121
0000 0011 001	macroblock_address_increment	11
001	macroblock_type	3
0	motion_horizontal_forward_code	1
0	motion_vertical_forward_code	1
0000	stuffing	4
		合計 258bits

【図8】



【図7】

[図9]

